#### (54) PERIPHERAL SYSTEM FAUX PROCESSING SYSTEM FOR VIRTUAL COMPUTER SYSTEM

(11) 1-292552 (A) (43) 24.11.1989 (19) JP

(21) Appl. No. 63-123154 (22) 20.5.1988

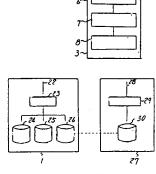
(71) NEC CORP (72) NAOMI YAMAMURA

(51) Int. Cl<sup>4</sup>. G06F13/00,G06F9/46

## BEST AVAILABLE COPY

PURPOSE: To attain the high reliability when a channel fault occurs with a real computer by inhibiting the information of this fault to a virtual computer and recovering an I/O under execution after the fault is processed.

CONSTITUTION: A real device 26 of a real computer 1 is allocated as a virtual device 30 of a virtual computer 27. In case a host real channel 22 of the device 26 has a fault while an I/O instruction is carried out to the device 26 working as the device 30, a channel fault occurs at the computer 1. In this case, a real calculation channel fault processing means 2 of the computer 1 works to perform the I/O recovering processes to the real devices 24~26 of the computer 1. When the channel fault occurred at the computer 1 is reported to a virtual computer monitor 3 of the channel 22, a means 4 of the monitor 3 identifies the relevant virtual computer. At the same time, a means 5 discontinues the execution of the I/O instruction and a means 6 extracts the I/O information. Then a means 7 performs the recovery of the I/O instruction to the device 30 and means 8 restarts the execution of the I/O instruction.



4: faulty virtual computer identifying means, 5: virtual computer I/O interruption means, 6: fault I/O information extracting means, 7: virtual computer I/O recovering means, 8: virtual computer I/O restart means, 23: real controller, 28: virtual channel, 29: virtual controller

(54) INFORMATION PROCESSOR

(11) 1-292553 (A)

(43) 24.11.1989 (19) JP

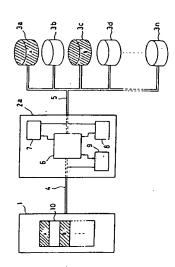
(21) Appl. No. 63-123080 (22) 20.5.1988

(71) MITSUBISHI ELECTRIC CORP (72) MASAHIRO ISHII

(51) Int. Cl4. G06F13/00

PURPOSE: To reduce the overall breakdown degree of a system and to improve the reliability of a system by reporting the end of abnormality to a channel after resetting a bus and all input devices in case the bus is hung.

CONSTITUTION: The logical connecting relation is secured between an input/ output device 3a and an input/output controller 2a. Then the device 3a is connected to the controller 2a via a bus 5. If the bus 5 is hung under such conditions, this fact is informed to a control part 6 via a bus hang monitor part 7. The part 6 saves the state of the bus 5 into a memory of a device 2 and resets the bus 5 and the input/output devices 3a-3n via a bus resetting part 8. Then the part 6 reports an abnormality end interruption to a channel 1 via the address of a bus under connection or to be connected. The channel 1 recognizes the abnormal end of a device A3a and clears the information on the device A3a out of the device correspondence control information 10.



9: channel report part

(54) CHECK SYSTEM FOR FIRMWARE SEQUENCE

(11) 1-292554 (A)

(43) 24.11.1989 (19) JP

(21) Appl. No. 63-123466 (22) 20.5.1988

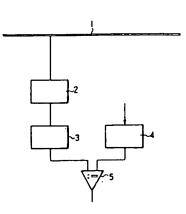
(71) NEC CORP (72) HIROYUKI WAKITA

(51) Int. Cl<sup>4</sup>. G06F13/00,G06F11/28

PURPOSE: To avoid the foul result or the breakdown of data due to the disturbance sequence by detecting the phase of an SCSI bus and checking whether

this phase is equal to the estimated one or not.

CONSTITUTION: The state of each phase carried out on a general-purpose interface SCSI bus 1 is always monitored by a detecting circuit 2 in a controller connected to the SCSI. When a phase transition occurs, the code of the phase corresponding to the shifted phase is stored in a phase code register 3. While the firmware so far controlled the working of a device sets the phase codes corresponding to the phases to a phase comparison register 4 when each phase is processed and gives an instruction to a comparator 5 to compare the contents of a register 3 with those of a register 4. When the coincidence is obtained between both contents by the circuit 5, the operation is continued. While the operation is interrupted when no coincidence is obtained between both contents.



19日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

### @ 公開特許公報(A) 平1-292553

®Int. Cl. 4

識別記号

庁内整理番号 N-7230-5B 個公開 平成1年(1989)11月24日

G 06 F 13/00

 $3 \ 0 \ 1 \qquad N - 723$ 

J -7230-5B

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全6頁)

❷発明の名称 情報処理装置

②特 顧 昭63-123080

❷出 願 昭63(1988) 5月20日

**⑩**発明者 石井

昌 宏 神奈川県鎌倉市

神奈川県鎌倉市上町屋325番地 三菱電機株式会社コンピ

ユータ製作所内

⑪出 願 人 三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内2丁目2番3号

砂代 理 人 弁理士 大岩 增雄 外2名

BEST AVAILABLE COPY

明 納 書

 発明の名称 情報処理装置

2. 特許請求の範囲

3 発明の詳細な説明 【産業上の利用分野】 この発明は、チャネルにより管理制御される入出力制御装置と複数の入出力装置間のバスがハングアップした場合、バスと全入出力装置をリセット状態にし、チャネルの各入出力装置対応の管理情報を復正する機能を有した情報処理装置に関するものである。

#### 【従来の技術】

第3 図は、チャネル、入出力制御装置、入出力 設置を備えた従来の情報処理装置を示すものであ り、図において、(1) はチャネル、(2) はチャネル ル(1) の命令に従って入出力装置を制御装置 (2) の 命令に従って動作する入出力制御装置 (2) の 命令に従って動作する入出力設置、(4) はチャネル (1) と入出力制御装置 (2) を接続するバス、(5) は入出力制御装置 (2) と入出力裁置 (3a) ~ (3n)を 接続するバス、(8) は入出力制御装置 (2) 内で チャネル (1) の命令を解誘し、入出力装置 (3a) ~ (3n)に命令を発行する制御部、(1.0) はチャル (1) 内で入出力装置 (3a)~ (3n)の状態を管理して いるデバイス対応管理情報である。

特開平 1-292553(2)

従来の入出力制御設置を有する情報処理装置は以上のように構成されており、以下に従来の情報処理装置において、入出力装置に異常が発生した場合のリセット方式について第4図の表に沿って脱明する。

入出力制御装置(2) を通じてチャネル(1) に正常 終了を報告する。これによりデバイス対応管理情 報(10)の入手力装置(3c)の領域も正常終了した入 出力装置(1c)の状態に更新される。

[発明が解決しようとする課題]

従来のリセット方式では、異常の発生した入りで力を置とまず論理的な接続関係を確立してから出力を置と入出力装置を接続しているパスがハングアップ状態に陥ると、入出力装置と入出力制度を改立することができない。を設定との接続関係を確立することができない。そのため、入出力装置にリセットかけられず情報処理をという問題点があった。

この発明は上記のような問題点を解消するためになされたもので、たとえ入出力制御装置と入出力装置との間のバスがハングしても、ハングしているバスと入出力装置すべてをリセットでき、またこのリセットによって、チャネル内のデバイス対応管理情報が狂うことのないリセット方式を

## BEST AVAILABLE COPY

採用した情報処理装置を得ることを目的としてい

[課題を解決するための手段]

この発明に係る情報処理装置は、チャネルから 与えらる起動指令により各入出力、装置へバスを介 して起動制御信号を送出する入出力制御装置 で、前記パスがハングアップ状態に陥たか否か監 で、前記パスがハングアップ状態に陥たか否か監 で、これないなが、ハングアップに では、これなが、ハングアップ状態に では、これなが、ハングアップは のでは では、これないで では、これないで のでは をいるの、とした。 をいるの、といるので をいるので をいるので のである。

[作用]

この発明における入出力制御装置によれば、パスがパングアップ状態に陥た時、パスリセット部によってパス及び全入出力装置をリセット状態にしたのち、チャネル報告部によって、チャネルに動作中であった入出力装置が動作の異常終了をしたことを報告する。これにより、チャネル内の入

出力装置対応管理情報は、入出力装置の動作異常終了に更新される。従って、バスのハングアップに拘わらず、チャネルから入出力制御装置を介して動作時の入出力装置に順次リセットをかけた状態になる。

[実施例]

第1 図はこの発明による入りであり、というでは、(1) はデバイス対応管理情報(10)によって入出力数量を管理して、対応管理情報(10)によて大力、性力数量を管理して、入出力数量を管理して、入出力数量の命令によって動作する入出力数量(2)を扱うするが、(5) は入出力数量(2)を投続するバス、(6) はチャネを制御するバス、(8) はチャネを制御するが、(7) はバス(5) がハングアップしたか否かを解析して、(7) はバス(5) がハングアップしたか否かのを解析して、(6) はバス(6) がハングしたとを制御部(6) の指示でバス(6) をリ

特開平 1-292553(3)

セットするバスリセット部、 (a) はバス (b) をリセットした後、動作中であった入出力装置の具常終了をチャネル (1) に報告するチャネル報告部、 (10) はチャネル (1) 内で入出力装置 (3a) ~ (3n) の状態を管理しているデバイス対応管理情報である。

1

本実施例によるリセット方式は以上のように構成されており、以下、第2図の表にそって、太実 施例の動作を説明する。

今、入出力整置 (3a) と入出力制御被理 (2) 間に 論理的接続関係が成立し、バス (5) をを介して入 出力制御整置 (5) と物理的に接続されてる。一 方、入出力整置 (3c) はバス (5) の接続から開放されて動作している。この時、バス (5) がハングしたとすると、バスハング監想邸 (7) は制御部 (8) にその皆を報告し制御部 (6) は、バス (5) がハングしたことを 認識する。 その結果、制御部 (6) は、まずバス (5) の状態を入出力制御装置 (2) 内のメモリにセーブし、バスリセット部 (8) によってバス (5) と入出力装置 (3a) ~ (3n) すべてをリ

セットする。これにより動作中であった入出力装 置 (3a)~(3n)もリセットされる。 パスリセットが 完了すると、制御部(6) は異常終了割込みを、現 在接続中、或は接続しようとしていたパスのアド レスでチャネル(1) ご報告する。具常が報告され たチャネル(1) は、異常終了の要因を要求し、こ れに対し、制御部(8) は、バス(5) がハングした ことを報告する。チャネルは、以上のやりとり で、入出力装置 A (3 a)がパスハングによて異常終 了したことを認識し、デバイス対応管理情報 (IO) の入出力装置 A (3a)の情報をクリアすることでリ セットされた入出力装置 (Ja)の状態と一致する。 ところが、この時点で入出力装置 B (3c)の情報に 関しては、チャネル(1) は未だ動作中の入出力装 置(3c)の状態を保持しており、リセットされた入 出力装置(\$c)の状態とくい違っている。

もこで、入出力制御装置(2) は入出力装置(3c)から、あたかも異常終了割込みがあったかのように、チャネルに異常終了割込みをかけ、異常終了の要因として、バスリセットによる強制終了を報

# BEST AVAILABLE COPY

告する。これによって、入出力装置 B (3c)に管理情報も、リセトされた入出力装置 (3c)と一取する。

同様にして、パスリセット時に動作中であった 入出力装置に対して異常終了の創込みを順にかけ ていく。これによってデバイス対応管理情報すべ てが、リセットされた入出力装置 (3a) ~ (2n) と一 致させることができる。

【発明の効果】

以上のようにこの発明によれば、パスがハング した場合にも入出力装置をリセットし、正しく異常をチャネルに報告できるため、システム全体の ダウンを減少させることができ、また本発明は入 出力制御装置のみの改造で実現でき、チャネル、 入出力装置は従来のものでよい為、システムとし ての互換性を保ち、低コストで、信頼性の高いも のが得られる効果がある。

4. 図面の簡単な説明

第1団はこの発明の一実施例による情報処理装 個を示すブロック構成団、第2団はリセット方式

理 を示す機能表、第3図は従来の情報処理装置を示す すブロック構成図、第4図は従来のリセット方式 50を示す機能表である。

図において、(1) はチャネル、(2) は入出力制 毎装置、(3a)~(3n)は入出力装置、(4)、(5) はバス、(8) は制御部である。

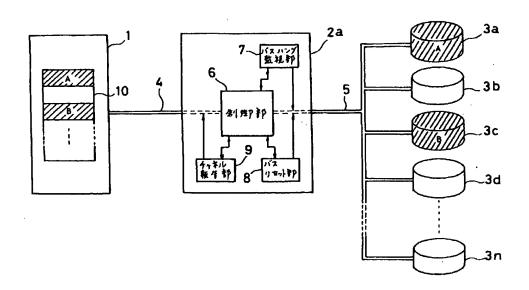
代理人 大岩增雄

**—451**—

1 0

a

第1図

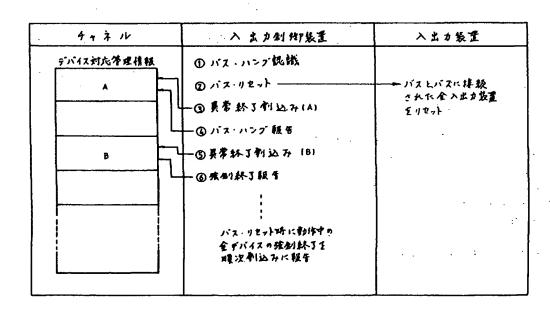


1: 4·ネル 2a: 人出左刺柳装置

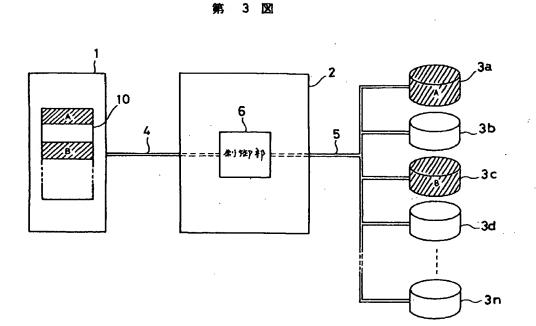
3a~3n: 入出力袋歪

4,5: バス ... 10: デバス対応等性情報

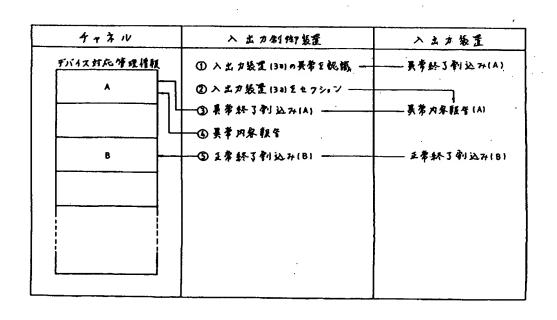
第 2 図







第 4 図



特闘平 1-292553(6)

#### 手、就一袖一正一音(自発)

63 10 27 昭和 年 月

特許庁長官殿

五

1.事件の表示

特顧昭 63-1230B0号

2. 発明の名称

情報処理装置

3. 補正をする者

事件との関係

特許出願人

住 所

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 (601)三菱電機株式会社

名称

代表者 志 岐 守 哉

4.代 理 人

住 所

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号

三菱電機株式会社内

氏 名 (7375)弁理士 大 岩 増 雄

(建格先03(213)3421特許部)

5. 補正の対象

明細書の発明の詳細な説明の欄。



いう記載を「パス (5)を」と補正する。

- (8) 明細書第7頁第11行〜第12行の「入出力 制御装置(5)」という記載を「入出力制御装置 (2)」と補正する。
- (8) 明細書第 8 頁第 12行の「一致する。」という記載を「一致させる。」と補正する。
- (10) 明細書第 9 頁第 1 行の「(3c) に管理」という記載を「(3c)の管理」と補正する。
- (11)明細音第9頁第2行の「リセト」という記載を「リセット」と補正する。
- (12)明細書第9頁第7行の「でが、リセットされた」という記載を「でをリセットし、」と補正する。

17 下

6. 補正の内容

- (1) 明細書第 3 頁第 8 行〜第 8 行の「したとして、入出力制御装置 (2) が入出力装置 (3 a) と」という記載を記載すると、まず入出力装置 (3 a) と」という記載を「したとする。 異常の発生した入出力装置 (3 a) は入出力制御装置 (2) に割込みを上げ、入出力制御装置 (2) はそれを受け、まず入出力装置 (3 a) と」と補正する。
- (2) 明細書第4頁第3行の「入手力装置」という記載を「入出力装置」と補正する。
- (3) 明報書第 5 頁第 1 8 行の「パングアップ」と いう記載を「ハングアップ」と補正する。
- (4) 明和各第 5 頁第 1 行~第 2 行の「動作異常 終了」という記載を「動作の異常終了状態」と補 正する。
- (5) 明報者第 6 頁第 4 行の「動作時」という記載を「動作中」と補正する。
- (8) 明和書第7頁第1行の「(a) はパス」という記載を「(9) はパス」と補正する。
  - (7) 明和書第7頁第11行の「パス (5)をを』と